

Title	解析算法ニ就イテ, II
Author(s)	近藤, 基吉
Citation	全国紙上数学談話会. 183 p.355-p.371
Issue Date	1939-08-10
oaire:version	VoR
URL	<a href="https://doi.org/10.18910/74730">https://doi.org/10.18910/74730</a>
rights	
Note	

*Osaka University Knowledge Archive : OUKA*

<https://ir.library.osaka-u.ac.jp/>

Osaka University

## 799. 解析算法ニ就イテ II

近藤 基 吉 (北大)

### 4. 解析算法ノ表示

此処デ解析算法ノ表示ノ

問題ヲ考ヘテ置カウ。丁ヲ非可附番ノ *Compact* 距離空間トスル。[丁] デ 丁ノ開カタ部分集合ノ族ヲ示ス。[丁]ノ集合ノ間ニ距離ヲ次ノ様ニ定メル。即チ [丁] ノニツノ集合  $E$  ト  $F$  トニ對シテ  $E \neq \emptyset \neq F$  ノトキニハ  $\text{dis}(E, F)$  デ  $\text{b. s. } \text{dis}(x, F) + \text{b. s. } \text{dis}(E, y)$  ノ示シルクトモールニ  $x \in E$   $y \in F$  方カ空集合ノ時ニハ  $E = F$  カ  $E \neq F$  ニ從ツテ  $\text{dis}(E, F) = 0$  カ 1 ト置ク。然ルトキニハ [丁] ハ又 *compact* 距離空間デアル。

空間  $R =$  對シテ合成空間  $R \times [丁]$  ヲ考ヘル。④ヲ此ノ合成空間ニ定義サレタ函数トスル。Eヲ  $R \times [丁]$  ノ部分集合トスルトキニハ  $R$  ノ一点  $x$  ニ對シテ  $E(x)$  デ  $R$  上ヘノ射影ガ  $x$  デアルヤウナ  $E$  ノ点ノ集合ヲ示シ  $E(x)$  ノ  $[丁]$  上ヘノ射影ヲ  $E^{(x)}$  デ示ス。Eガ開集合ナルトキニハ  $E^{(x)}$  ニ亦開集合デアアルカラ [丁]ニ含マレル。其処デ④ニ依ツテ  $R$ ノ各点  $x =$  実数④( $E(x)$ )ノ對應スル函数ヲ考ヘル。是ヲ

$\Gamma(\textcircled{H}, R, [丁]; E)$ ,  $\Gamma(\textcircled{H}, R; E)$  又ハ  $\Gamma(\textcircled{H}; E)$  ノ一ツヲ示シ ④ニ關シテ  $E =$  依ツテ節ハレタ函数,  $E$ ヲ開カタ節, ④ヲ節ノ底ト云フ。更ニ  $\Gamma(\textcircled{H}; R)$  デEガ  $R \times [丁]$  ノ凡テノ開カタ部分集合ヲ動クトキニ得ラレル  $\Gamma(\textcircled{H}; E)$

ノ族ヲ示ス。

開ゲタ節ニ依ツテ解析算法ヲ表示シタイト思フガ、其ノ  
タメニ先ヅ定義ヲ與ヘテ置ク。重 $(F_n(x))$ ヲ空間 $R$ デ定義  
サレタ解析算法トスル。子 $\mathcal{F}$ ヲ $R$ デ定義サレタ函数 $\mathcal{F}$ ヲナ  
ル族トスルトキニ重 $(\mathcal{F})$ ヲ $F_n(x)$ ガ子ノ函数ヲ動クトキ  
ニ得ラレル函数重 $(F_n(x))$ ノ族ヲ示ス。更ニ $R$ デ定義サ  
レタ上及ビ下ニ半連続ノ函数ノ族ヲ夫々 $\mathcal{U}(R)$ 及ビ  
 $\mathcal{V}(R)$ デ示ス。然ル時ニ次ノ結果ガ得ラレル。

定理 4. 空間 $R$ デ定義サレタ任意ノ解析算法  
重 $(F_n(x)) = \text{對シテ開ゲタ節 } \Gamma(\mathcal{H}; E)$ ヲ定義シテ

$$(1) \quad \text{重}(\mathcal{U}(R)) = \Gamma(\mathcal{H}; R)$$

$$(\text{或ヒハ } \text{重}(\mathcal{V}(R)) = \Gamma(\mathcal{H}; R))$$

トナシ得ル。又逆ニ任意ノ開ゲタ節 $\Gamma(\mathcal{H}; E) = \text{對シテ}(1)$   
ヲ満足スル解析算法重 $(F_n(x))$ ガ存在スル。

証明.  $\mathcal{U}(R)$ ノ場合ト $\mathcal{V}(R)$ ノ場合トハ同様ニ証明  
サレルカラ  $\mathcal{U}(R)$ ノ場合ヲ考ヘルコトニスル。

其処デ先ヅ次ノ補助定理ヲ証明シテ置ク。

補助定理  $J_k (k=1, 2)$ ヲ非可附着ノ Compact  
距離空間トスル。空間 $R$ ト $R \times [J_1]$ デ定義サレタ開ゲタ  
節ノ底 $\mathcal{H}_1$ ト $\mathcal{H}_2 = \text{對シテ } R \times [J_2]$ デ定義サレタ開ゲタ節ノ底  
 $\mathcal{H}_2$ ヲ選ンデ

$$\Gamma(\mathcal{H}_1; R) = \Gamma(\mathcal{H}_2; R)$$

ノ成立スル様ニナシ得ル。

証明: 先ヅ $J_2$ ガ Cantor ノ discontinu  $\Delta$ デア

ル場合ヲ考ヘル。  $\Delta$  ヲ  $J_1$  = 変換スル連続変換が存在スル、  
 $\varphi(y)$  ヲ決トスル。 其処デ  $\mathbb{H}_2$  ヲ  $R \times [\Delta]$  上ニ定義シテ  
 $\mathbb{H}_2(x \times E) = \mathbb{H}_1(x \times \varphi(E))$  トスル。 然ル時ニハ  $\Gamma(\mathbb{H}_1; R)$   
 $= \Gamma(\mathbb{H}_2; R)$  が成立スル。 即チ  $\Gamma(\mathbb{H}_1; R)$  ノ函数  $F(x)$   
 $=$  對シテ  $F(x) = \Gamma(\mathbb{H}_1; H_1)$  ノ成立スル  $R \times J_1$  ノ閉集合  
 $H_1$  が存在スル。 然ルニ  $(x, \varphi(y)) \in H_1$  ノ成立スル  $R \times J_2$   
 ノ点  $(x, y)$  ノ集合  $H_2 \subset R \times H_2$  デ開デ且ツ  $\mathbb{H}_2$  ノ定義カ  
 ラ  $\Gamma(\mathbb{H}_1; H_1) = \Gamma(\mathbb{H}_2; H_2)$  が得ラレル。 故ニ  $F(x) \in$   
 $\Gamma(\mathbb{H}_2; R)$  デアル。 是ヨリ  $\Gamma(\mathbb{H}_1; R) \subset \Gamma(\mathbb{H}_2; R)$   
 が得ラレル。 同様ニ  $\Gamma(\mathbb{H}_1; R) \supset \Gamma(\mathbb{H}_2; R)$  が成立シテ  
 従ツテ又  $\Gamma(\mathbb{H}_1; R) = \Gamma(\mathbb{H}_2; R)$  デアル。

次ニ  $J_2$  が任意ノ compact 非可附番距離空間ノ場  
 合ヲ考ヘル。 前ノ結果ニ依ツテ  $R \times [\Delta]$  ノ上ニ函数  $\mathbb{H}_\Delta$   
 ヲ定義シテ  $\Gamma(\mathbb{H}_1; R) = \Gamma(\mathbb{H}_\Delta; R)$  トナシ得ル故ニ  
 $\Gamma(\mathbb{H}_1; R) = \Gamma(\mathbb{H}_2; R)$  ノ成立スル  $R \times [J_2]$  上ノ函数  $\mathbb{H}_2$   
 ノ存在ヲ証明スルニハ  $\mathbb{H}_\Delta =$  對シテ  $\Gamma(\mathbb{H}_\Delta; R) = \Gamma(\mathbb{H}_2; R)$   
 ノ成立スル  $\mathbb{H}_2$  が  $R \times [J_2]$  上ニ存在スルコトヲ証明スレバ十  
 分デアル。  $\Delta$  ヲ  $J_2$  ノ部分集合ニ交換スル自相交換ノマツ  
 $\psi(y)$  ヲ選ンデ  $R \times [J_2]$  上ニ函数  $\mathbb{H}_2$  ヲ次ノマツニ  
 定義スル。

$$\mathbb{H}_2(x \times E) = \mathbb{H}_\Delta(x \times \psi^{-1}(E \psi(\Delta)))$$

然ルトキニハ  $R \times J_2$  ノ閉集合  $H =$  對シテ  $\Gamma(\mathbb{H}_2; H) =$   
 $\Gamma(\mathbb{H}_\Delta; \psi^{-1}(E \cdot R \times \psi(\Delta)))$  デアルカラ  $\Gamma(\mathbb{H}_2; R) = \Gamma(\mathbb{H}_\Delta;$   
 $R)$  が成立スル。 (証明了)

定理4の証明. 補助定理=ヨツテ $J$ が閉区間  
 $[0, +1]$  デアル場合ヲ考フレバ十分デアル.  $J$ 上=閉区間  
 $J_n = \left[ \frac{1}{2n+1}, \frac{1}{2n} \right]$  ( $n=1, 2, \dots$ ) ヲ取ル.  $J$ ノ開分  
 ス部分集合 $H$ =對シテ  $J_n H$ ヲ考ヘル.  $J_n H + \left( \frac{1}{2n+1} \right)$   
 ノ中デ座標ガ最大ノ點ヲ  $\mu \left( J_n H + \left( \frac{1}{2n+1} \right) \right)$  トスル. 其  
 處デ

$$\lambda_n(H) = \nu^{-1} \left\{ 4n(2n+1) \mu \left( J_n H + \left( \frac{1}{2n+1} \right) \right) - (4n+1) \right\}$$

ト置ク.  $\Phi(F_n(x))$  ノ  $x$  = 於ケル局所算法  $\Phi_x(y_n) =$  對  
 シテ ④  $((x) \times H) = \Phi_x(\lambda_n(H))$  トスル. 然ルトキ=④  
 ガ求メル節ノ底デアル. 即チ  $R \times J$  ノ開集合 $H$  = 對シテ  
 $H \cdot R \times J_n + R \times \left( \frac{1}{2n+1} \right)$  ハ開集合デアルカラ

$$(2) \quad F_n(x) = \nu^{-1} \left\{ 4n(2n+1) \mu \left( H \cdot R \times J_n + R \times \left( \frac{1}{2n+1} \right) \right) - (4n+1) \right\}$$

ハ  $R$  デ上=半連続デ、且ツ ④ノ定義=依ツテ  $\Gamma(\textcircled{H}; H)$   
 $= \Phi(F_n(x)) \in \Phi(\gamma(R))$  デアル. 是ヨリ  $\Gamma(\textcircled{H}, R) \subset$   
 $\Phi(\gamma(R))$  ガ成立スル. 次ニ  $F_n(x) \in \gamma(R)$ . ( $n=1, 2,$   
 $\dots$ ) ノ時=ハ

$$\frac{\nu(F_n(x)) + (4n+1)}{4n(2n+1)}$$

ノ image géométrique  $C_n =$  對シテ  $H = \overline{\sum_{n=1}^{\infty} C_n}$  ト  
 置ケバ  $H$  ト  $F_n(x)$  トノ間=ハ (2) ガ成立スル. ソレ故ニ  
 $\Phi(F_n(x)) = \Gamma(\textcircled{H}; H) \in \Gamma(\textcircled{H}, R)$  ガ得ラレ,

$\Phi(\gamma(R)) \subset I'(\mathbb{H}, R)$  ナアル. 従ッテ  $\Phi(\gamma(R)) = I'(\mathbb{H}, R)$  ナアル. 即チ  $\Phi(\gamma(R))$  ハ開ヤタ節ヲ表示サレ  
ル.

次ニユノ逆ノ問題ヲ考ヘル.  $J$ ヲ非可附番ノ Compact 距離空間トスル.  $R \times [J]$  ナ定義サレタ節ノ底  $\mathbb{H}$  ガ與ヘラレタトキニ、補助定理ニ依ッテ Cantor ノ discontinu  $\Delta$  = 對シテ  $R \times [\Delta]$  ナ定義サレタ函数  $\mathbb{H}^*$  ヲ選ンテ  $I'(\mathbb{H}, R) = I'(\mathbb{H}^*, R)$  トナシ得ル. 故ニ  $I'(\mathbb{H}, R)$  ト解析算法トノ關係ヲ知ルニハ  $I'(\mathbb{H}^*, R)$  ト夫トノ關係ヲ知レバ十分ナアル. 其處ヲ  $R$  ノ各点  $x$  = 對シテ實數 = 関スル算法  $\Phi_x(y_n)$  ヲ次ノ様ニ定義スル.  $\Delta$  ノ區間  $(n_1, n_2, \dots, n_k)$  ハ可附番デアルカラ夫レ等ヲ列ズルコトが出来ル.  $\{I_n\} (n=1, 2, \dots)$  ヲ夫トスル. 其處ヲ實數列  $\{y_n\} (n=1, 2, \dots) =$  對シテ

$$\Phi_x(y_n) = \mathbb{H}^* \left( x \times \left( \Delta - \sum_{y_n < 1} I_n \right) \right)$$

トスル.  $\Phi(F_n(x))$  ヲ  $R$  ノ各点  $x$  = 於ケル局所算法ガ  $\Phi_x(y_n)$  デアルヤヲナ解析算法トスル. 然ル時ニハ  $\Phi(\gamma(R)) = I'(\mathbb{H}^*, R)$  ガ成立スル. 即チ  $F_n(x) (n=1, 2, \dots)$  ヲ  $\gamma(R)$  ノ函数トスル時ニハ  $H_n = \text{End}(F_n(x) \geq 1) (n=1, 2, \dots)$  ハ開集合デアルカラ

$$(3) \quad H = \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{O(I_n)=K} H_n \times I_n$$

(但シ、 $O(I_n)$  ハ  $I_n$  ノ位数ヲ示ス) ハ又  $R \times \Delta$  ナ開集

合アアル。然ルニ  $R$  ノ各点  $x$  = 對シテ

$$\textcircled{H}^*(H^\infty) = \textcircled{H}^*((x) \times (\Delta - \sum_{F_n(x) < 1} I_n)) = \Phi_x(F_n(x))$$

が成立スル故ニ  $\Gamma(\textcircled{H}^*; H) = \Phi(F_n(x))$  が成立シ従ツテ

$\Phi(F_n(x)) \in \Gamma(\textcircled{H}^*, R)$  或ハ  $\Phi(\gamma(R)) \subset \Gamma(\textcircled{H}^*, R)$

デアアル。次ニ  $R \times \Delta$  ノ閉集合  $H$  = 對シテ  $H_n = \text{Proj } R \times H \times$

$R \times I_n$  ノ特性函数ヲ  $F_n(x)$  トスル トキニハ  $F_n(x) \in \gamma(R)$

( $n = 1, 2, \dots$ ) が成立シ且ツ  $H$  ト  $F_n(x)$  トノ同ニハ (3)

が成立シ従ツテ  $\Phi(F_n(x)) = \Gamma(\textcircled{H}^*; H)$  デアル故ニ

$\Gamma(\textcircled{H}^*, H) \in \Phi(\gamma(R))$  が得ラレル。ソレ故ニ  $\Gamma(\textcircled{H}^*, R)$

$\subset \Phi(\gamma(R))$  が成立シ  $\Gamma(\textcircled{H}^*, R) = \Phi(\gamma(R))$  デアル。

(証明了)

### 5. 集合ニ関スル解析算法 $\Phi(F_n(x))$ ノ空間 $R$

ヲ定義サレタ解析算法トスル。是ノ毎所算法ガ0ト1トヲ其

ノ値トシテ取ル場合ニハ  $R$  ノ部分集合  $E_n$  ( $n = 1, 2, \dots$ )

ノ特性函数  $\chi_{E_n}(x)$  = 對シテ  $\Phi(\chi_{E_n}(x))$  ハ  $R$  ノ部分集

合ノ特性函数デアアル。コノ部分集合ヲ  $E$  トスルトキニ。此処

ヲ集合列  $\{E_n\}$  ( $n = 1, 2, \dots$ ) カラ集合  $E$  ヲ構成スル算

法ヲ考ヘラレル。之レヲ集合ニ関スル解析算法ト云フ。

先ツ(函数ニ関スル)解析算法ト集合ニ関スル解析算法

トノ関係ヲ考ヘル。其ノタメニ定義ヲ與ヘテ置ク。  $\Phi(E_n)$

ヲ空間  $R$  ノ部分集合ニ對シテ定義トレタ解析算法トスル。  $R$

ノ閉集合カラナル族  $\mathcal{F}(R)$  ( $R$  ノ開集合カラナル族  $\mathcal{G}(R)$ )

= 對シテ  $E_n$  ガ  $\mathcal{F}(R)$  ( $\mathcal{G}(R)$ ) ノ集合ヲ動かクトキニ得ラレル

$\Psi(E_n)$ ノ族ヲ  $\Psi(\mathcal{F}(R))(\Psi(\mathcal{G}(R)))$  ヲ示ス。

$\Psi(F_n(x))$ ヲ  $R$  ヲ定義サレタ (函数=関スル) 解析  
 算法トスル時=任意ノ実数ノ集合  $M$  = 対シテ集合  $E_{ns}(F(x) \in M)$  (但シ  $F(x) \in \Psi(\mathcal{F}(R))$  (又ハ  $F(x) \in \Psi(\mathcal{G}(R))$ ))  
 ノ族ヲ  $E_{ns}(\Psi(\mathcal{F}(R)) \in M)$  (又ハ  $E_{ns}(\Psi(\mathcal{G}(R)) \in M)$ ) ヲ  
 示ス。

特=  $M = [a, +\infty]$ , 時=  $E_{ns}(\Psi(\mathcal{F}(R)) \in M)$  (又  
 ハ  $E_{ns}(\Psi(\mathcal{G}(R)) \in M)$ ) ヲ簡單=  $E_{ns}(\Psi(\mathcal{F}(R)) \geq a)$   
 (又ハ  $E_{ns}(\Psi(\mathcal{G}(R)) \geq a)$ ) ヲ示ス。同様=  $E_{ns}(\Psi(\mathcal{F}(R)) > a)$ ,  $E_{ns}(\Psi(\mathcal{F}(R)) \leq a)$  等ヲ定  
 義スル。

定理5.  $\Psi(F_n(x))$ ヲ空間  $R$  ヲ定義サレタ解析算  
 法ノ  $M$  ヲ任意ノ実数ノ集合トスルトキ=  $R$  ヲ定義サレタ集合  
 =関スル解析算法  $\Psi(E_n)$  ヲ適當=選ンテ

$$\text{又ハ } \left. \begin{array}{l} E_{ns}(\Psi(\mathcal{F}(R)) \in M) \\ E_{ns}(\Psi(\mathcal{G}(R)) \in M) \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{l} \Psi(\mathcal{F}(R)) \\ \Psi(\mathcal{G}(R)) \end{array} \right.$$

トナシ得ル。

証明. 他ノ場合ハ同様=証明サレルカラ、此処ヲ  
 $E_{ns}(\Psi(\mathcal{F}(R)) \in M)$  = 対シテ  $E_{ns}(\Psi(\mathcal{F}(R)) \in M)$   
 =  $\Psi(\mathcal{F}(R))$  ノ成立スル集合=関スル解析算法  $\Psi(E_n)$   
 が存在スルコトヲ証明スル。先ヅ  $R$  ノ閉集合ノ特性函数ノ列  
 カラ  $\mathcal{F}(R)$  ノ函数ヲ構成スル算法  $\mathcal{F}(F_n(x))$  ヲ定義ス



ル。有理数全体ヲ列ベ $\mathbb{Q}$ 。  $\{r_n\} (n=1, 2, \dots)$  ,  $\gamma$   
 ノ一ツトスル。 其処デ  $R$  , 閉集合  $E_n (n=1, 2, \dots)$   
 ノ特性函数  $\chi_{E_n}(x) = \text{對シテ}$

$$\gamma(\chi_{E_n}(x)) = b_n \delta \cdot \left\{ \delta(r_n \chi_{E_n}(x)) \right\},$$

$$\text{但シ } \delta(0) = -\infty, \delta(x) = x \quad (x \neq 0),$$

ト置 $\gamma$ 。  $\gamma(\chi_{E_n}(x))$  ハ  $\gamma(R)$  ノ函数デ且ツ  $\gamma(R)$  ノ  
 元 $\gamma$ ノ函数ハ  $\gamma(F_n(x))$  カテ得ラレルコトハ明カデア $\mathbb{R}$ 。

次ニ  $\Phi^*(F_n(x))$  ヲ次ノ様ニ定義スル。  $R$  ノ各点 $x$ ニ  
 對シテ  $\Phi_x(y_n) \in M$  ノ時ニ  $\Phi_x^*(y_n) = 1$  ,  $\Phi_x(y_n) \in M$   
 ノトキニ  $\Phi_x^*(y_n) = 0$  トスル。 是ニ對シテ  $\Phi^*(\gamma(F_{2^n(2k-1)}(x)))$   
 ヲ考ヘ $\mathbb{R}$ 。  $F_{2^n(2k-1)}^{(0)}(x)$  ガ  $R$  ノ 閉集合ノ特性函数デア $\mathbb{R}$ 時  
 $= \gamma(F_{2^n(2k-1)}^{(0)}(x)) (n=1, 2, \dots)$  ハ上ニ半連続デア $\mathbb{R}$   
 カ $\mathbb{R}$   $\Phi^*(\gamma(F_{2^n(2k-1)}^{(0)}(x)))$  ハ  $E_n \Delta (\Phi(\gamma(R)) \in M)$  ノ 集  
 合ノ特性函数デア $\mathbb{R}$ 。 又  $E_n \Delta (\Phi(\gamma(R)) \in M)$  ノ 任意ノ 集  
 合 $E$ ノ特性函数  $\chi_E(x) = \text{對シテ}$  ハ  $\chi_E(x) = \Phi^*(F_n(x))$  ノ  
 成立スル  $\gamma(R)$  ノ 函数  $F_n(x) (n=1, 2, \dots)$  ガ存在ス  
 ル故ニ

$$\chi(E) = \Phi^*(\gamma(F_{2^n(2k-1)}^{(0)}(x)))$$

ノ成立スル  $R$  ノ閉集合ノ特性函数  $F_n^{(0)}(x) (n=1, 2, \dots)$   
 ガ存在スル。 從ツテ  $\Phi^*(\gamma(F_{2^n(2k-1)}^{(0)}(x)))$  ノ定義スル集合  
 $=$  閉スル解析算法  $\Phi(E_n) = \text{對シテ } E_n \Delta (\Phi(\gamma(R)) \in M) =$   
 $\Phi(\gamma(R))$  デア $\mathbb{R}$ 。 (証明了)

系  $\Phi(F_n(x))$  ヲ空間 $R$ デ定義サレタ解析算法トス  
ル時ニ任意ノ実数 $a$ ニ對シテ

$$\begin{aligned} \underline{E_{ns}(\varphi(\gamma(R)) \geq a)} & (\wedge E_{ns}(\varphi(\gamma(R)) < a)) \\ & = \underline{\varphi(\gamma(R))} \end{aligned}$$

ノ成立スル集合 = 閉スル解析算法  $\varphi(E_n)$  が存在スル。

次 = 集合 = 閉スル解析算法ノ表示ヲ考ヘル。丁ヲ非可  
附番ノ compact 距離空間トスル。空間  $R =$  對シテ合  
成空間  $R \times [J]$  ヲ考ヘル。然ラ是ノ部分集合トスル。  
 $R \times J$  ノ閉集合  $E =$  對シテ  $E(x) \in J$  ノ成立スル  $x$   
ノ集合ヲ

$$\begin{aligned} I'(J, R; J; E), \quad I'(J, R; E) \\ \wedge I'(J; E) \end{aligned}$$

ノ一ツヲ示シ  $J =$  閉シテ  $E =$  依ッテ節ハレタ集合  $E$ ヲ閉  
分タ節、 $J$ ヲ節ノ底ト云フ。更ニ  $E$ ガ  $R \times J$ ノ凡テノ閉集  
合ヲ動かトキ = 得ラレル  $I'(J; E)$ ノ族ヲ  $I'(J, R)$ ヲ  
示ス。

定理6.  $\varphi(E_n)$ ヲ空間  $R$ ヲ定義サレタ集合 = 閉スル  
解析算法トスルトキ =  $R \times [J]$  ( $J$ ハ非可附番ノ compact  
距離空間)ノ部分集合  $J$ ヲ定義シテ

$$(1) \quad \underline{\varphi(\gamma(R))} (\wedge \varphi(g(R))) = I'(J, R)$$

トナシ得ル。又逆 = 任意ノ  $R \times [J]$ ノ部分集合  $J =$  對  
シテ (1)ヲ満足スル集合 = 閉スル解析算法  $\varphi(E_n)$  が存  
在スル。

証明。次ノ補助定理ヲ証明スル。

補助定理  $R$ ヲ定義サレタ函数 = 閉スル解析算法

$\varphi(F_n(x))$ ヲ選ンデ

$$\underline{\Psi(f(R)) \text{ (又ハ } \Psi(g(R))) = \text{End}(\Psi(r(R)) \geq 1)}$$

トナシ得ル。

証明.  $\Psi(E_n)$ ヲ定義スル函数 = 関スル解析算法ノ  
 一ツテ  $\Psi(F_n(x))$  トスルトキ = 解析算法  $\Psi^*(F_n(x))$  ヲ  
 定義シテ  $\Psi^*(F_n(x)) = \Psi(\sigma(F_n(x)))$  (但シ,  $x \geq 1$   
 ノ時 =  $\sigma(x) = 1$ ,  $x < 0$  ノキ =  $\sigma(x) = 0$ ) トスレバ  
 $\Psi(f(R)) = \text{End}(\Psi^*(r(R)) \geq 1)$  成立スルコトハ明  
 ラカデアル.  $\Psi(g(R)) =$  對シテモ同様カアル。

(証明了)

定理6ハ補助定理並ビ = 定理4ヨリ明ラカデ  
 アル. (証明了)

最後 = 集合 = 関スル解析算法ノ構造ヲ考ヘル. 先ヅ  
 定義ヲ與ヘル. 空間  $R =$  於ケル集合 = 関スル解析算法  $\Psi(E_n)$   
 ノ中デ特ニ  $\Psi(E_n) = R - E$  ガ與ヘラレルモノヲ *opération*  
*complémentaire* ト云ヒ, 又  $\Psi(E_n)$  ヲ與ヘル函数 =  
 関スル解析算法ガ *topologique* (又ハ *homogène*) ナ  
 ルモノヲ 集合 = 関スル *opération topologique* (又  
 ハ *homogène*) ト云フ. 集合 = 関スル *opérations*  
*topologique* ノ例トシテ

$$\sum_{n=1}^{\infty} E_n, \prod_{n=1}^{\infty} E_n, \sum_{n_2} \prod_{k=1}^{\infty} E_{n_k}$$

等ヲ上ゲルコトが出来ル。

定理7. 集合 = 関スル解析算法  $\Psi(E_n)$  ハ集合  $E_n (n =$   
 $1, 2, \dots)$  = *opération complémentaire* ト

# opération topologique トヲ線返シテ抱シテ得テ

レル。

第一証明.  $\Delta$ ヲCantor / discontinu トスル  
時 =  $R \times [1]$  ( $R$ ハ $\Psi(E_n)$ ノ定義+レタ空間)ノ部分集合  
ヲ選ンデ  $I'(R, R) = \Psi(\mathcal{F}(R))$  トナシ得ル。

$\Delta$ ノ区間ヲ列ニ列ベル。其ノ一ツヲ  $\{I_n\}$  ( $n=1, 2, \dots$   
----) トスル。  $R$ ノ部分集合  $E_n$  ( $n=1, 2, \dots$ ) = 對  
シテ

$$E = \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{o(I_n)=k} E_n \times I_n$$

ト置ク。(但シ  $o(I_n) \wedge I_n$ ノ位数ヲ示ス)  $R$ ノ一点  $x$ ト  
 $\mathcal{E}(x)$ ノ集合  $N$ ヲ取ル。(  $\mathcal{E}(x) = 0$ ノ時 = 八端 =  $x \in \Psi(E_n)$   
デアレカラ  $\mathcal{E}(x) \neq 0$ ノ場合ヲ考ヘル) 其處デ  $N = E^{(x)}$ ノ條件  
ヲ求メル。是ハ

$$\left( N - \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{o(I_n)=k} E_n^{(x)} \times I_n \right) + \left( \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{o(I_n)=k} E_n^{(x)} \times I_n - N \right) = 0$$

或ヒハ

$$(1) \quad x \in x - \text{proj}_R \left\{ \left( N - \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{o(I_n)=k} E_n^{(x)} \times I_n \right) \right. \\ \left. + \left( \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{o(I_n)=k} E_n^{(x)} \times I_n - N \right) \right\}$$

デアル。然ルニ

$$\text{proj}_R \left( N - \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{o(I_n)=k} E_n^{(x)} \times I_n \right) = \text{proj}_R \sum_{k=1}^{\infty} \prod_{o(I_n)=k} (N - E_n^{(x)} \times I_n)$$

$$= \sum_{k=1}^{\infty} \sum_{\nu \in N} \prod_{o(I_n)=k} \Lambda_{\nu}(E_n^{(x)})$$

$$\text{Proj}_R \left( \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{o(I_n)=k} E_n^{(x)} \times I_n - N \right) = \sum_{\nu \in N} \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{\substack{o(I_n)=k \\ \nu \in I_n}} E_n^{(x)}$$

$$\text{但し } \Lambda_{\nu}(E_n^{(x)}) = E_n^{(x)} \quad (\nu \in I_n \text{ の時})$$

$$= R - E_n^{(x)} \quad (\nu \in I_n \text{ の時})$$

デアルカラ

$$x - \text{Proj}_R \left\{ \left( N - \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{o(I_n)=k} E_n^{(x)} \times I_n \right) + \left( \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{o(I_n)=k} E_n^{(x)} \times I_n - N \right) \right\}$$

$$= x - \left\{ \sum_{k=1}^{\infty} \sum_{\nu \in N} \prod_{o(I_n)=k} \Lambda_{\nu}(E_n^{(x)}) + \sum_{\nu \in N} \prod_{k=1}^{\infty} \sum_{\substack{o(I_n)=k \\ \nu \in I_n}} E_n^{(x)} \right\}$$

$$= \prod_{k=1}^{\infty} \prod_{\nu \in N} \sum_{o(I_n)=k} \Lambda_{\nu}((R - E_n)^{(x)}) \cdot \prod_{\nu \in N} \prod_{k=1}^{\infty} \prod_{\substack{o(I_n)=k \\ \nu \in I_n}} (R - E_n)^{(x)}$$

が成立スル。従ッテ (i) ト (ii) ノ定義トカラ

$$\Psi(E_n) = \sum_{x \in R} \sum_{N \in \mathcal{H}^{(x)}} \prod_{k=1}^{\infty} \prod_{\nu \in N} \sum_{o(I_n)=k} \Lambda_{\nu}((R - E_n)^{(x)}) \prod_{\nu \in N} \prod_{k=1}^{\infty} \prod_{\substack{o(I_n)=k \\ \nu \in I_n}} (R - E_n)^{(x)}$$

カ得ラレル。即チ  $\Psi(E_n)$  ハ  $R$  ノ各点  $x =$  於イテ  $E_n^{(x)}$  ト

$(R - E_n)^{(x)}$  トニ加法ト乗法トヲ施シテ得ラレル。然ルニ加法

ト乗法トハ集合ニ関スル *opération topologique*

デアルカラ  $\Psi(E_n)$  ハ  $E_n (n=1, 2, \dots) =$  *opération*

*complémentaire* ト *opération topologique* ト

ヲ施シテ得ラレル。

(証明了)

第二証明. 定理3ヲ使用スル証明方法デアル. 先  
次ノ補助定理ヲ証明スル。

補助定理  $\Phi(F_n(x))$ ヲ函数=関スル *opération*  
*topologique* トスルトキ = 集合 = 関スル *opération*  
*topologique*  $\Psi(E_n)$ ヲ定義シテ任意ノ実数  $\epsilon =$  對  
シテ

$$(1) \quad E_{n\epsilon}(\Phi(F_n(x)) \geq \epsilon) = \prod_{k=1}^{\infty} \Psi^*(E_{n\epsilon}(F_n(x) \geq \epsilon - \frac{1}{k}))$$

ノ成立スル様 = ナシ得ル。

証明.  $\Phi(F_n(x)) =$  對シテ解析算法  $\Psi^*(F_n(x))$ ヲ  
定義シテ  $\Phi(F_n(x)) \geq 1$ ノ時 =  $\Psi^*(F_n(x)) = 1$ , 然ラザル時  
=  $\Psi^*(F_n(x)) = 0$ トスル。

其処デ  $\Psi^*(F_n(x))$ デ與ヘラレル集合 = 関スル解析算法ヲ  
 $\Psi^*(E_n)$ トスレバ (1)ガ成立スル。即チ  $x_0$ ヲ

$E_{n\epsilon}(\Phi(F_n(x)) \geq \epsilon)$ ノ一点トスレバ  $x_0 =$  於ケル  $\Phi(F_n(x_0))$   
ノ局所算法  $\Psi_{x_0}(\varphi_n) =$  對シテ  $\Psi_{x_0}(F_n(x_0)) \geq \epsilon$ デアル。  
故 =  $\Psi_{x_0}(\varphi_n)$ ノ底ヲ  $\varphi_n^{(x_0)}$ トスレバ任意ノ自然数  $K =$  對  
シテ  $\exists j, i. F_{nj}(x_0) \geq \epsilon - \frac{1}{K}$ ノ成立スル無理数  $(n_1, n_2, \dots)$   
ガ  $\varphi_n^{(x_0)} =$  存在スル。従ツテ

$$x_0 \in \Psi^*(E_{n\epsilon}(F_n(x) \geq \epsilon - \frac{1}{K})) \quad (K=1, 2, \dots)$$

ガ成立シ  $x_0$ ハ (1)ノ右辺 = 含マレル。  $x_0$ ガ (1)ノ右辺 = 含  
マレル時 =  $\exists j, i. F_{nj}(x_0) \geq \epsilon - \frac{1}{K}$ ノ成立スル無理数  
 $(n_1, n_2, \dots)$ ガ  $\varphi_n^{(x_0)} =$  含マレル故 =  $x_0 \in E_{n\epsilon}(\Phi(F_n(x)) \geq \epsilon)$

が成立シ (4) が証明サレル。

(証明了)

定理, 証明.  $\Phi(E_n)$  を定義スル函数 = 明スル解析  
算法ヲ  $\Phi(F_n(x))$  トスレバ此, 論文, 追記 = 依ッテ

$$\Phi(F_n(x)) = \Phi^* \left( \overline{\lim_{t \rightarrow \infty} R_n(t; F_k(x))} \right)$$

1) 成立スル opération topologique  $\Phi^*(F_n(x))$  が存在  
スル。

故 = 補助定理 = ヲツテ  $\text{Ens}(\Phi(F_n(x)) \geq 1) \wedge$

$$\text{Ens} \left( \overline{\lim_{t \rightarrow \infty} R_n(t; F_k(x))} \geq 1 - \frac{1}{j} \right) (n, j = 1, 2, \dots)$$

= opération topologique を施シテ得ラレル。然ル =

$\overline{\lim_{t \rightarrow \infty}}$  ハ又 opération topologique + ル 故 =

$$\text{Ens} \left( \overline{\lim_{t \rightarrow \infty} R_n(t; F_k(x))} \geq 1 - \frac{1}{j} \right) \wedge \text{Ens}(R_n, t; F_k(x))$$

$$\geq 1 - \frac{1}{j} - \frac{1}{j'} (n, j' = 1, 2, \dots) = \text{opération topo-}$$

logique を施シテ得ラレル。然ル =  $R_n(t; F_k(x)) \wedge$

$\sigma(t, F_k(x); b; m)$ , 形ノ fonction non negative

ノ 有限個ノ積デアルカラ 容易 = 今レヤウ =  $\text{Ens}(R_n(t;$

$$F_k(x)) \geq 1 - \frac{1}{j} - \frac{1}{j'} \wedge \text{Ens}(\sigma(t, F_k(x); b, m) \geq \delta)$$

ノ 形ノ 集合 = opération topologique を施シテ得ラ

レル。

然ル =  $\sigma(t, F_k(x); b, m)$  ノ 定義カラ 結局  $\text{Ens}(\Phi(F_n(x))$

$$\geq 1) \wedge \text{Ens}(|\nu(F_k(x)) - b| \geq \delta) (b, \delta \wedge \text{有理数})$$

= opération topologique を繰返シテ施シテ得ラレ

ル、此処デ

$$\begin{aligned} & E_{ns}(|\nu(F_k(x)) - b| \geq \delta) \\ &= E_{ns}(\nu(F_k(x)) - b \geq \delta) E_{ns}(b - \nu(F_k(x)) \geq \delta) \\ &= E_{ns}(\nu(F_k(x)) - b \geq \delta) \prod_{m=1}^{\infty} \left( R - E_{ns}(\nu(F_k(x)) \geq b - \delta + \frac{1}{n}) \right) \end{aligned}$$

デアルカヲ、 $E_{ns}(\Phi(F_n(x)) \geq 1) \wedge E_{ns}(\nu(F_k(x)) \geq \epsilon)$   
及ビ其補集合 = *opération topologique* ヲ繰返シテ施  
シテ得ラレル。然ルニ *opération topologique* ヲ繰返  
シテ施シテ得ラレル算法ハ *topologique* デアルカヲ。従  
ツテ  $E_{ns}(\Phi(F_n(x)) \geq 1) \wedge E_{ns}(\nu(F_k(x)) \geq \epsilon)$  及ビ其  
補集合 = *opération topologique* ヲ施シテ得ラレル。  
故ニ特ニ  $F_k(x)$  ガ  $R$  ノ部分集合  $E_n$  ノ特性函数ノ特ニハ  
 $E_{ns}(\Phi(F_n(x)) \geq 1) = \Phi(E_n)$  ガ  $E_n$  及ビ其補集合 =  
*opération topologique* ヲ施シテ得ラレル。

—(証明了)—

**追記** 定理3デハ  $\Phi(F_n(x))$  ノ具体的ナ形ヲ與ヘ  
テ置カナカッタガ、夫ガ判ツテ居ル方ガ都合ガヨイノデ此処  
デ補ツテ置キタイ。然ルニ  $\Phi(F_n(x))$  ノ取ル値ガ0カ又ハ  
1デアル場合ヲ考ヘテオケバ一般ノ場合ハコノ場合カラ直ニ  
判ルカラ此場合ノミヲ考ヘテ置カウ。(記号ハ定理2ノ証  
明ニ用ヒタルモノニ依ル)

$-1 \leq a_k \leq 1$  ( $k=1, 2, \dots, n$ ) ヲ満足スル有理数  
 $a_k$  = テ定義サレル矩形  $R(a_1, a_2, \dots, a_n)$  ノ全体ハ可



附屬デアルカラ夫レヲ列ニ列ヤルコトが可能デアル。其ノ一ツヲ  $\{R_k\}$  ( $k=1, 2, \dots$ ) トスル。今  $R_j$  ハ  $a_1, a_2, \dots, a_n$  デ定義サレタ矩形、即チ  $R_j = R(a_1, a_2, \dots, a_n)$  デアルトスル。然レ時ニハ

$$\sigma(t, y; a, n) = \frac{t}{t + |n(y - a)|^x} \quad (t=1, 2, \dots)$$

ニ對シテ  $R(a_1, a_2, \dots, a_n)$  ノ特性函数ハ

$$\overline{\lim_{t \rightarrow \infty} R_j(t; y_k)}$$

$$\text{但シ } R_j(t; y_k) = \prod_{k=1}^n \sigma(t, y_k, a_k, n)$$

ヲ與ヘラレル。其處デ重  $(F_n(x))$  ノ定義サレタ空間  $R$  ノ各点  $x$  ニ對シテ

$$\{y_n^{(0)}\} = \prod_{k=1}^{\infty} R_{n_k}, \quad \Phi_x(y_n^{(0)}) = 1$$

ノ成立スル  $\{y_n^{(0)}\}$  ( $n=1, 2, \dots$ ) ノ存在スルマウナ無理数  $(n_1, n_2, \dots)$  ノ集合ヲ  $\mathcal{N}^{(x)}$  トシ

$$\Phi^*(F_n(x)) = \text{b. i. } \lim_{\mathcal{N}^{(x)}} (F_{n_k}(x))$$

トスレバ

$$\Phi(F_n(x)) = \Phi^*\left(\overline{\lim_{t \rightarrow \infty} R_n(t; F_n(x))}\right)$$

ノ成立スルコトハ定理2ヨリ明カデアル。

函数ニ關スル解析算法重  $(F_n(x))$  ノ定義サレル函数列  $\{F_n(x)\}$  ( $n=1, 2, \dots$ ) ノ範圍ニツイテ著クノヲ添シ

タカラ補ッテオクが、今後コノ論文デハ  $(F_n(x))$  ノ局  
所算法ハ凡テノ実数列ニ対シテ定義サレルト假定シテ置ク。  
然ッテコノ条件ヲ満足シナイモ、ハ定義域ヲ適當ニ拡張  
シテ此条件ヲ満足スル様ニシテ考察スル。

定理7ハ其ノ証明デ判ルヤウニ  $(E_n)$  ハ  $E_n$  ト  
 $R-E_n$  トニ *opération topologique* ヲ施シテ得ラ  
レルト改メ得ル。

---

**訂正** 解析算法ニツイテ I ノ第286頁ノ下ヨ  
リ第十一, 二, 三行ノ式ハ次ノ様ニ訂正シマス。

$$y_{m_k}^{(0)} = 1 \quad (k=1, 2, \dots)$$

$$y_j^{(0)} = \frac{1}{2} \quad (j \neq k, k=1, 2, \dots)$$

$$y_n^{(0)} = 0 \quad (n \neq m_k, k=1, 2, \dots)$$